This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号 特表2000-514991 (P2000-514991A)

(43)公表日 平成12年11月7日(2000.11.7)

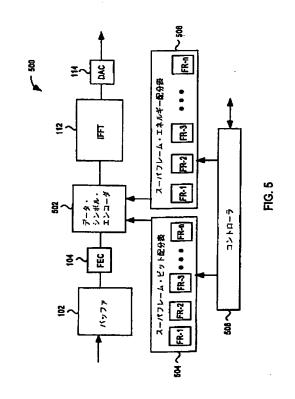
(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
H04J	11/00		H 0 4 J 11/00	Z
H 0 4 M	3/00		H 0 4 M 3/00	С
H 0 4 Q	3/42	104	H 0 4 Q 3/42	104

	審査請求 未請求 予備審査請求 未請求(全 65 頁)
特願平10-549341	(71)出願人 アマティ コミュニケイションズ コーポ
平成10年5月8日(1998.5.8)	レイション
平成11年1月8日(1999.1.8)	アメリカ合衆国95124 カリフォルニア州,
PCT/US98/09489	サノウゼ, サマリタン ドライブ 2043
WO98/52312	(72)発明者 チャウ ジャキー エス
平成10年11月19日(1998.11.19)	アメリカ合衆国95020 カリフォルニア州
08/855, 881	ジルロイ, バップス クリーク ロード
平成9年5月12日(1997.5.12)	880
米国 (US)	(74)代理人 弁理士 浅村 皓 (外3名)
60/062, 679	
平成9年10月22日(1997.10.22)	
米国 (US)	
	最終頁に続く
	平成10年5月8日(1998.5.8) 平成11年1月8日(1999.1.8) PCT/US98/09489 WO98/52312 平成10年11月19日(1998.11.19) 08/855,881 平成9年5月12日(1997.5.12) 米国(US) 60/062,679 平成9年10月22日(1997.10.22)

(54) 【発明の名称】 スーパフレーム・ビット配分方法及び装置

(57) 【要約】

多搬送波変調システムにおける多数ビット配分をサポー トする方法及び装置が開示されている。ゆえに、送信さ れる又は受信されるシンボルが異なるビット配分を使用 することができる。多数ピット配分をサポートすること によって、多搬送波変調システムは、スーパフレーム制 でビット配分をサポートすることができる。本発明の一 態様では、本発明に従う多搬送波変調システム用送信機 (500)が、送信されるべきデータ信号をパッファ (102) に受け取る。次いで、データ信号はFECユ ニット (104) に供給される。FECユニット (10 4) は、信号に誤り訂正を遂行したのち、データ信号を データ・シンボル・エンコーダ (502) に供給する。 データ・シンボル・エンコーダ (502) は、シンボル (フレーム) と関連した複数の周波数トーン上へデータ 信号を符号化する。シンポルの特定の周波数トーンにビ ットを配分するに当たって、データ・シンボル・エンコ ーダ(502)は、スーパフレーム・ピット配分表(5 04) 及びスーパフレーム・エネルギー配分表 (50 6) からビット配分情報及びエネルギー配分情報をそれ



【特許請求の範囲】

1. 多搬送波変調を使用するデータ伝送システム用の送信機であって、

スーパフレームの複数のフレームに対する分離ビット配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分情報を記憶するスーパフレーム・ビット配分表と、

送信されるべきディジタル・データを受け取り、前記スーパフレーム・ビット 配分表に記憶された前記フレームと関連したスーパフレーム・ビット配分情報に 基づいてフレームの周波数トーンに前記ディジタル・データと関連したビットを 符号化するデータ・シンボル・エンコーダと、

フレームの周波数トーン上の前記符号化されたビットを変調して被変調信号を 発生する多搬送波変調ユニットと、

前記被変調信号をアナログ信号に変換するディジタル/アナログ変換器と、 を含む送信機。

- 2. 前記データ・シンボル・エンコーダが、前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶された前記スーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分を使用することによって、スーパフレームの種々のフレーム内に異なってビットを配分することができる、請求項1記載の送信機。
- 3. 前記送僧機が、

前記送信されるべきディジタル・データを記憶するバッファと、

前記スーパフレーム・ビット配分表に動作的に接続された、前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶された前記スーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分の検索を制御するように動作するコントローラと、

をさらに含む、請求項2記載の送信機。

4. 前記スーパフレーム・ビット配分表が、

前記スーパフレームの第1の組の前記フレーム用の第1のビット配分表と、 前記スーパフレームの第2の組の前記フレーム用の第2のビット配分表と、 を含む、請求項1記載の送信機。

5. 他の伝送方式からの漏話干渉の影響を減少させるために前記第1のビット 配分表に記憶されたビット配分が前記第2のビット配分表に記憶されたビット配

- (c) 該選択されたスーパフレーム書式の提案された整列を選択する動作と、
- (d)前記選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動 たい
- (e) 該ビットの配分を施された前記選択されたスーパフレーム書式について性 能基準を決定する動作と、
- (f) 少なくとも1つの他の提案された整列について動作 $(c) \sim (e)$ を繰り返す動作と、
- (g) 前記決定された性能基準に従って前記スーパフレーム書式の前記提案された繋列の1つを選択する動作と、

を含む方法。

- 9. 多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおけるデータの伝送のため にスーパフレームのシンボルにピットを配分する方法であって、
- (a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、
- (b) 該サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と
- (c) 該選択されたスーパフレーム書式の整列を決定する動作と、
- (d) 該整列を有する前記選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、
- (e) 該ビットの配分を施された前記選択されたスーパフレーム書式について性能基準を決定する動作と、
- (f)少なくとも1つの他のスーパフレーム書式について動作(b)~(e)を 繰り返す動作と、
- (g)前配決定された性能基準に従って前配スーパフレーム 式を選択する動作 と、

を含む方法。

10. 混合データ伝送方式を有するデータ伝送システム用のトランシーバであって、前紀データ伝送システムが、

スーパフレーム構造を有する第1のデータ伝送方式に従って多搬送波変調を使

分より大きい、請求項4記載の送信機。

6. 送信機によって送信されたデータを回復する装置であって、

送信されたアナログ信号を受け取り、該アナログ信号からディジタル信号を発生するアナログ/ディジタル変換器であって、前記送信された信号が、送信されたデータを表す時間領域信号である。アナログ/ディジタル変換器と、

前記ディジタル信号を受け取り、該ディジタル信号を復調してディジタル周波 数領域データを発生する復調器と、

スーパフレームの複数のフレームに対する分離ビット配分情報を含むスーパフ レーム・ビット配分情報を記憶するスーパフレーム・ビット配分表と、

該スーパフレーム・ビット配分表に記憶されたフレームと関連したスーパフレ ーム・ビット配分情報に基づいて前記フレームの周波数トーンから前記ディジタ ル周波数領域データと関連したビットをデコードするように動作するデータ・シ ンボル・デコーダと、

を含む装置。

- 7. 多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおけるデータの伝送のため にスーパフレームのシンボルにビットを配分する方法であって、
- (a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、
- (b) 該サービス・リクエストをサポートするために必要とされるビットの数を 決定する動作と、
- (c) スーパフレーム内の複数のシンボルについて性能インディシアを得る動作と.
- (d) 該性能インディシアに基づいて前記スーパフレーム内の複数のシンボルに 前記決定された数のビットを配分する動作と

を含む方法。

- 8. 多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおいてデータを伝送するために使用されるスーパフレームの繋列を決定する方法であって、
- (a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、
- (b) 該サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と

用してデータを送信する送信機であって、前記スーパフレーム構造が複数のフレ ームを有する、送信機と、

前記スーパフレーム構造を有する前記第1のデータ伝送方式に従って多搬送波

変調を使用する送信機によって送信されたデータを回復する受信機と、

前記スーパフレーム構造の第1の組の前記フレームに対するデータの送信用の ビット配分を記憶する第1の送信ビット配分表と、

前記スーパフレーム構造の第2の組の前記フレームに対するデータの送信用のビット配分を記憶する第2の送信ビット配分表と、

前記スーパフレーム構造の前記第1の組のフレームに対するデータの受信用の ビット配分を記憶する第1の受情ビット配分表と、

前記スーパフレーム構造の前記第2の組のフレームに対するデータの受信用の ビット配分を記憶する第2の受信ビット配分表と、

を含むトランシーバ。

【登明の詳細な説明】

スーパフレーム・ビット配分方法及び装置

発明の背骨

発明の分野

本発明は、データ通信に関し、特に、多撤送波変調を使用するデータ通信に関 する。

関連技術の説明

双方向ディジタル・データ伝送システムが高速データ通信用に現在開発されつつある。開発されたツイスト・ペア電話線を介した高速データ通信用の1つの標準規格は、非対称ディジタル加入者線(ADSL)として知られている。現在提案されているツイスト・ペア電話線を介した高速データ通信用の他の標準規格は、超高速ディジタル加入者線(VDSL)として知られている。

ANSI(米国規格協会)標準規格グループによって認可されたグループである電気通信情報解決問盟(ATIS)は、ADSLを介したディジタル・データの伝送に対する離散マルチ・トーン利用アプローチを最終的に仕上げた。この標準規格は、普通の電話線を介したビデオ・データ及び高速インターネット・アクセスを伝送することを主として意図している。もっとも、この標準規格は種々の他の応用に同様に使用されることがある。北米規格は、ANSI T1.413

ADSL規格(以下、ADSL規格)と称される。ADSL規格の下での伝送速度は、ツイスト・ペア電話線を介した800万ビット毎秒(Mビット/s)までの速度で情報の伝送を容易にすることを意図している。その規格化システムは、下り(ダウン・ストリーム)方向に各々4.3125kHz幅である256「トーン」又は「サブチャネル」を使用する離散マルチ・トーン(DMT)システムの使用を定義する。電話システムの状況で、ダウン・ストリーム方向は、(典型的には、電話会社によって所有された)電話局から最終利用者(すなわち、在宅利用者又は業務上利用者)であることがある遠隔位置への伝送と定義される。他のシステムでは、使用されるトーンの数は広く変動することがある。しかしなが

TTC変調方式のいくつかは、離散マルチ・トーン変調(DMT)又は離散ウェーブレット・マルチ・トーン変調(DWMT)のような多漿送波伝送方式ばかりでなく、直交振幅変調(QAM)、無撩送波振幅/移相変調(CAP)、4相位相変調(QPSK)又は発留側波帯変調のような単漿送波伝送方式を含む。

提案されたVDSL/FTTC変調方式のほとんどは、アップ・ストリーム信号及びダウン・ストリーム信号の周波数分割二重化を利用する。1つの特定の提案されたVDSL/FTTC変調方式は、互いに重なり合わない周期的同期アップ・ストリーム及びダウン・ストリーム通信期間を使用する。すなわち、バインダを共用する電線のすべてに対してアップ・ストリーム通信期間とダウン・ストリーム通信期間とが同期させられる。同期時分割二重化アプローチがDMTとともに使用されるとき、そのアプローチは同期DMT (SDMT)と称される。この構成の場合、同じバインダ内のすべての超高速伝送は、ダウン・ストリーム通信がアップ・ストリーム通信の伝送と重なり合う時刻には送信されないように、同期させられかつ時分割二重化される。これはまた、(すなわち、「ピンポン」)利用データ伝送方式と称される。データがどちらの方向にも送信されない沈黙期間は、アップ・ストリーム通信期間とダウン・ストリーム通信期間とを分離する。

上述の伝送システムの共通特徴は、ツイスト・ペア電話線が、電話局(たとえば、電話会社)と利用者(たとえば、住宅又は事務所)を接続する伝送媒体の少なくとも一部分として使用されることである。相互接続伝送媒体のすべての部分からツイスト・ペア線を避けることは困難である。たとえ光ファイバが電話局から利用者の住宅近くの道路線まで利用可能であっても、ツイスト・ペア電路線は信号を道路線からその利用者の家庭又は事務所内へもたらすために使用される。

ツイスト・ペア電話線はバインダ内にグループ化される。ツイスト・ペア電話線がバインダ内にある間、バインダは外部電磁干渉に対して合理的に良好な保護を施す。しかしながら、バインダ内では、ツイスト・ペア電話線は互いに電磁干渉を誘導する。この型式の電磁干渉は調和電磁干渉として一般に知られ、これは近端調話(NEXT)干渉及び遠端混話(FAR)干渉を含む。伝送周波数が高くなるにつれて、混話干渉が実質的になる。その結果、高速でツイスト・ペア電

ら、逆応速フーリエ変換(IFFT)を使用して変調が効率的に遂行されるとき、利用可能なサブチャネル(トーン)の数の典型的な値は、2の整数べき(たとえば、128、256、512、1024又は2048)サブチャネルである。

ADSL規格はまた、16~800Kビット/sの範囲のデータ・レートでの上り信号の使用を定義する。上り信号は、アップ・ストリーム方向の(たとえば、遠隔位置から電話局への)伝送に相当する。ADSLという用語は、データ伝送速度がアップ・ストリーム方向におけるよりもダウン・ストリーム方向における方が実質的に高いという事実に由来する。これは、電話線を介して遠隔位置へビデオ・プログラミング情報又はビデオ会議情報を送信することを意図しているシステムでは、特に有効である。

ダウン・ストリーム信号及びアップ・ストリーム信号の両方が電線の同じペア 上を進行する(すなわち、これらの信号が二重化される)ので、これらの信号を ある方法で互いに分離しなければならない。ADSL規格に使用される二重化の 方法は、周波数分割二重化(FDD)又はエコー・キャンセリングである。周波 数分割二重化されるシステムでは、アップ・ストリーム信号及びダウン・ストリ ーム信号は異なる周波数帯を占め、送信機又は受信機でフィルタによって分離さ れる。エコー・キャンセル・システムでは、アップ・ストリーム信号及びダウン ・ストリーム信号は同じ周波数帯を占め、信号処理によって分離される。

ANSIは、加入者線利用伝送システムに対する他の標準規格を作成中であり、この規格はVDSL規格と称される。VDSL規格は、ダウン・ストリーム方向で少なくとも約6Mビット/sかつ約52Mビット/sまで又は以上の伝送速度を容易にすることを意図している。これらの速度を達成するために、ツイスト・ペア電話線を介した伝送距離は、一般に、ADSLを使用して許される長さよりも短くなければならない。同時に、ディジタル、オーディオ及びビデオ会體(DAVIC)が類似のシステムについて作業中であり、このシステムはファイバー・ツー・ザ・カーブ(FTTC)と称される。「道路線(カーブ)」から顧客までの伝送媒体は、標準非該鼓ツイスト・ペア(UTP)電話線である。

いくつもの変闘方式が、VDSL規格及びFTTC規格(以下、VDSL/FTTC)における使用のために根案されている。たとえば、可能なVDSL/F

語線を介して送信されるデータ信号は、バインダ内の他のツイスト・ペア電話線 が引き起こす漏話干渉によって顕著に劣化され得る。データ伝送の速度が上昇す るにつれて、この問題は悪化する。

多搬送波変調は、それが与える高データ伝送速度のために極めて多くの注目を 浴びてきている。図1Aは、多搬送波変闘システム用の従来の送信機100のブ ロック図である。送信機100は、送信されるべきデータ信号をバッファ102 に受け取る。次いで、データ信号は、バッファ102から下り誤り訂正(FEC) ユニット104に供給される。FECユニット104は、漏話雑音、インパル ス雑音及びチャネルひずみなどによる誤りを補償する。FECユニット104に よって出力された信号は、データ・シンボル・エンコーダ106に供給される。 データ・シンボル・エンコーダ106は、多搬送波変調に関連した複数の周波数 トーンについて個号を符号化するように動作する。データ又はデータのビットを 各周波数トーンに配分するに当たって、データ・シンボル・エンコーダ106は 、送賃ビット配分表108及び送賃エネルギー配分表110に配債されたデータ を利用する。送償ビット配分表108は、多搬送波変調の各搬送波(周波数トー ン)に対する整数値を含む。その整数値は、特定の周波数トーンに配分されるべ きピットの数を表示する。送倒エネルギー配分表110に配憶された値は、多機 送波変調の周波数トーンにエネルギー・レベルの異なる配分を介して解像度の端 数のビットを有効に与えるために使用される。どの場合にも、データ・シンボル ・エンコーダ106が各周波数トーンへデータを符号化したのちに、逆窩速フー リエ変換(IFFT)ユニット112がデータ・シンボル・エンコーダ106に よって供給された周波数領域データを変励して、送倡されるべき時間領域倡号を 発生する。次いで、時間領域但号はディジタル/アナログ変換器 (DAC) 11 4に供給され、ここで、アナログ信号がディジタル信号に変換される。その後、 ディジタル信号は、チャネルを介して1つ以上の遺隔受信機へ伝送される。

図1 B は、従来の多搬送波変関システム用の遠隔受信機 1 5 0 のブロック図である。遠隔受信機 1 5 0 は、送信機によってチャネルを介して伝送されたアナログ信号を受信する。受信されたアナログ信号は、アナログ/ディジタル変換器(ADC) 1 5 2 に供給される。ADC 1 5 2 は、受信されたアナログ信号をデ

ィジタル信号に変換する。次いで、ディジタル信号は高速フーリエ変換(FFT) ユニット154に供給される。このユニットは、ディジタル信号を時間領域か ら周波数領域に変換すると同時に、ディジタル倡号を復調する。復調されたディ ジタル信号は、次いで、周波数領域等化器(FEQ)ユニット156に供給され る。FEQユニット156は、ディジタル健号に等化を遂行し、それにより、滅 表及び位相が種々の周波数トーンにわたって等化される。次いで、データ・シン ボル・デコーダ158が等化されたディジタル信号を受け取る。データ・シンボ ル・デコーダ158は、各搬送波(周波数トーン)に載せて送信されたデータ又 はデータのビットを回復するために、等化されたディジタル倡号をデコードする ように動作する。等化されたディジタル信号をデコードするに当たって、データ ・シンボル・デコーダ158は、データを送信するために使用されたビット配分 情報及びエネルギー配分情報へのアクセスを必要とする。ゆえに、データ・シン ボル・デコーダ158は、受債ビット配分表162及び受債エネルギー配分表1 60に結合され、これらの表は、データを送信するために使用されたビット配分 情報及びエネルギー配分情報をそれぞれ記憶する。各周波数トーンから得られた データは、次いで、下り誤り訂正(FEC)ユニット164へ転送される。FE Cユニット164は、データの誤り訂正を遂行して、訂正されたデータを発生す る。次いで、訂正されたデータは、バッファ166に記憶される。その後、デー タは、バッファ166から検索され、受信機150によってさらに処理されるこ とがある。この代わりに、受信エネルギー配分表160をFEQユニット166 に供給して、このユニットで受性エネルギー配分表160を利用することもでき

図1及び図2に示されたような多搬送波変調の送信機及び受信機の従来の設計に関する1つの問題は、データ・シンボルの伝送又は受信に対して単一のビット配分しか施されないということである。特に、送信機108は、送信ビット配分表108に記憶されたビット配分情報の単一の集合を有し、また、受信機200は、受信ビット配分表212に記憶されたビット配分情報の相当する単一の集合を有する。ビット配分表は変更可能であるが、ビット配分を更新又は変更する処理時間は比較的長く、典型的にはある種の訓練プロセスを必要とする。多搬送波

ンに符号化する。多搬送波変調ユニットは、フレームの周波数トーンに載せた符 母

化されたビットを変調して、被変調信号を発生する。ディジタル/アナログ変換 器は、被変類信号をアナログ信号に変換する。

送信機によって送信されたデータを回復する装置として、本発明の一実施形態は、アナログ/ディジタル変換器と、復調器と、スーパフレーム・ビット配分表と、データ・シンボル・デコーダとを含む。アナログ/ディジタル変換器は、送信されたアナログ信号を受け取り、これからディジタル信号を発生する。送信されたアナログ信号は、送信されたデータを表す時間領域信号である。復調器は、ディジタル信号を受け取り、ディジタル信号を復調してディジタル周波数領域データを発生する。スーパフレーム・ビット配分表は、スーパフレームの複数のフレームに対する分離ビット配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分表に信する。データ・シンボル・デコーダは、前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶されたフレームと関連したスーパフレーム・ビット配分情報を記憶されたフレームと関連したスーパフレーム・ビット配分情報に基づいてフレームの周波数トーンからディジタル周波数領域データと関連したビットをデコードするように動作する。

多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおけるデータの伝送のためにスーパフレームのシンボルにビットを配分する方法として、本発明の一実施形態は、データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、サービス・リクエストをサポートするために必要とされるビットの数を決定する動作と、スーパフレーム内の複数のシンボルについて性能インディシアを得る動作と、性能インディシアに基づいてスーパフレーム内の複数のシンボルに決定された数のビットを配分する動作とを含む。

多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおいてデータを送信するために使用されるスーパフレームの整列を決定する方法として、本発明の一実施形態は、(a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、(b) サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と、(c) 選択されたスーパフレーム 式の提案された整列を選択する動作と、(d) 選択さ

変調システムに利用可能な単一のビット配分のみをもってしては、多搬送波変調システムは送信又は受信されるシンボルに対するそのビット配分を迅速に変えることはできない。換すれば、データの伝送中又は受信中、ビット配分は固定され、それゆえ、送信及び受信されるすべてのシンボルは同じビット配分を使用しなければならない。

したがって、多撤送波変調システムがそれらのビット配分を迅速に変えることができるように多数ビット配分をサポートすることができる多撤送波変調システムの改善された送信機及び受信機に対する必要性が存在する。

発明の要約

一概にいえば、本発明は、送信又は受信されるすべてのシンボルが異なるビット配分を使用することができるように多搬送波変調システムにおける多数ビット配分をサポートする方法及び装置である。多数ビット配分をサポートすることによって、多搬送波変調システムは、スーパフレーム制でビット配分をサポートすることができる。本発明はまた、システム性能を改善するスーパフレーム 式の選択及び整列(アライメント)に適している。本発明は、伝送がフレーム構造を使用するデータ伝送システムに使用されるのに適している。本発明はまた、多数ビット配分が调話干渉を減少させる助けになる異なる伝送方式に係わるデータ伝送システムに充分に適している。

本発明は、装置、システム、方法又はコンピュータ読取り可能媒体を含む多数 の態様で実現することができる。本発明のいくつかの実施形態を以下に説明する

多搬送波変調を使用するデータ伝送システム用の送信機として、本発明の一実 施形態は、スーパフレーム・ビット配分表と、データ・シンボル・エンコーダと、多搬送波変調ユニットと、ディジタル/アナログ変換器とを含む。スーパフレーム・ビット配分表は、スーパフレームの複数のフレームに対する分離ビット配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分情報を記憶する。データ・シンボル・エンコーダは、送信されるベきディジタル・データを受け取り、ディジタル・データと関連したビットを前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶されたフレームと関連したスーパフレーム・ビット配分情報に基づいてフレームの周波数トー

れたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、(e)ビットの配分を施された選択されたスーパフレーム書式について性能基準を決定する動作と、(f)少なくとも1つの他の提案された整列について動作(c)~(e)

を繰り返す動作と、(g)決定された性能基準に従ってスーパフレーム書式の提案された繋列の1つを選択する動作とを含む。

多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおいてデータの伝送のためにスーパフレームのシンボルにビットを配分する方法として、本発明の一実施形態例は、(a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、(b) サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と、(c) 選択されたスーパフレーム書式の整列を決定する動作と、(d) その整列を有する選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、(e) ビットの配分を施された選択されたスーパフレーム書式について性能基準を決定する動作と、(f) 少なくとも1つの他のスーパフレーム書式について動作(b) ~(e) を繰り返す動作と、(g) 決定された性能基準に従ってスーパフレーム書式を選択する動作とを含む。

本発明の他の態様及び利点は、例として本発明の原理を示す添付図面と関連して行われる以下の詳細な説明から明らかになる。

図面の簡単な説明

本発明は、添付図面と関連した以下の詳細な説明によって容易に理解される。 これらの図面で同様の参照番号は同様の構成要素を示す。

- 図1Aは、多撤送波変調用の従来の送信機のブロック図である。
- 図1 Bは、多搬送波変騎用の従来の遠隔受信機のブロック図である。

図2は、本発明を実施するのに適した模範的な電気通信網のブロック図である

図3は、本発明の一実施形態による模範的な処理及び分配ユニットのブロック 図である。

図4 Aは、本発明によるスーパフレーム 式の一構成を示す線図である。

図4Bは、多搬送波変調システムによって提供された混合レベルのサービスの 線図である。

図5は、本発明の一実施形態による多搬送波変調システム用の送信機のブロック図である。

図6は、本発明の一実施形態による多撤送波変調システム用の遠隔受信機のブロック図である。

図7は、本発明の一実施形態によるトランシーバのブロック図である。

図8は、本発明の一実施形態によるスーパフレーム・ビット配分表の線図である。

図9は、本発明の一実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセスのフローチャートである。

図10Aは、本発明の他の実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセスのフローチャートを示す。

図10Bは、本発明のなお他の実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセスのフローチャートを示す。

図11は、本発明の一実施形態によるスーパフレーム整列処理のフローチャートである。

図12は、最適ビット配分処理のフローチャートである。

図13A及び図13Bはそれぞれ、ADSL及びISDN用のスーパフレーム 構造の線図である。

図13C及び図13Dは、 ISDN伝送からのNEXT干渉を減少させるようなADSL伝送用のスーパフレーム構造用のビット配分の線図である。

発明の詳細な説明

本発明の実施形態を図2〜図13Dを参照して以下に説明する。しかしながら、当業者が容易に承知するように、これらの図面に関してここに与えられる詳細な説明は説明目的のためであり、したがって、本発明はこれらの限定された実施形態を超えて拡がるものである。

本発明は、漏話干渉がデータの適正な受信に実質的に障害であり得る高速デー

では、データ通信システムはモデムである。遠隔ユニット214、218は、たとえば電話機、テレビジョン、モニタ、コンピュータ及び会議ユニットなどを含む種々の異なる装置内に組み込むことができる。図2は各加入者線に結合された単一の遠隔ユニットしか示していないが、複数の遠隔ユニットを単一の加入者線に結合することができることを認識すべきである。さらに、図2は処理及び分配ユニット204を集中化処理であるとして示しているが、処理は集中化させなくてもよく加入者線212ごとに独立に遂行することもできるを認識すべきである

加入者線212が処理及び分配ユニット204から離れるにつれて、処理及び

分配ユニット204によってサービスされる加入者線212は、遮蔽バインダ222内に束ねられる。遮蔽バインダ222によって施される遮蔽は、一般に、電磁干渉の発射(egress)及び被射(ingress)に対して良好な絶線体として働く。しかしながら、これらの加入者線の最終セグメントは、遮蔽バインダ222から出る「引き込み」分岐と普通称され、最終利用者の遮隔ユニットに直接又は同接に結合されている。各遠隔ユニットと遮蔽バインダ222との間の加入者線の「引き込み」部分は、正規には、非遮蔽ツイスト・ペア線である。ほとんどの応用で、引き込みの長さは約30メートル以下である。

近端瀬話(NEXT)及び遠端漏話(FEXT)を含む漏話干渉は、加入者線212が緊密に束ねられている遮蔽バインダ222内に主として起こる。ゆえに、多重レベルのサービスが提供されているときに普通であるような他の加入者線がデータを受信している間にデータが加入者線212のいくつかの上を送信されるとき、誘導された渦話干渉がデータの適正受信に対して実質的な障害になる。ゆえに、データは、送信されるべきデータのビットが配分されるスーパフレーム構造を使用して送信される。電気通信網200は、たとえば、異なるレベルのサービスを提供するSDMT伝送システムに特によく適している。SDMT伝送システムの一例は、SDMT VDSLシステムである。

したがって、図2に示されたSDMT伝送システムを参照すると、処理及び分配ユニット204と関連した遮蔽パインダ222内のすべての線212を介した

タ伝送に有効である。特に、本発明は、多搬送波変調(たとえば、DMT)を使用するVDSL及びADSLデータ伝送に有効であり、そこでは、すべての線路に対する伝送フレームは同期しているが、伝送の方向の持続時間は異なるスーパフレーム書式により変動し得る。本発明は、多数ビット配分が漏話干渉(すなわち、NEXT)を減少させる助けとなるADSL及び統合サービス・ディジタル網(ISDN)のような異なる伝送方式を含むデータ伝送システムにまた充分に流している。

図2は、本発明を実施するのに適した模範的な電気通信網200のブロック図である。電気通信網200は電話局202を含む。電話局202は、電話局202から種々の退隔ユニットへ又はこれと逆方向にデータ伝送を行う複数の分配ポストにサービスする。この模範的な実施形態では、各分配ポストは、処理及び分配ユニット204は、光ファイバ線路の形を取ることがある高速多重化伝送線路206によって電話局202に結合されている。典型的には、伝送線路206が光ファイバ線路であるとき、処理及び分配ユニット204は、光ネットワーク・ユニット(ONU)と称される。電話局202はまた、通常、高速多重化伝送線路208、210を介して他の処理及び分配ユニット(不図示)と対話しかつこれらに結合するが、処理及び分配ユニット204の動作のみを以下では説明する。一実施形態では、処理及び分配ユニット204の動作のみを以下では説明する。一実施形態では、処理及び分配ユニット204はモデム(中央モデム)を含む。

処理及び分配ユニット204は、多数の離散加入者線212-1~212-n をサービスする。各加入者線212は、典型的には、単一の最終利用者をサービスする。最終利用者は、非常に高いデータ・レートで処理及び分配ユニット204と通信するのに適した遠隔ユニットを有する。特に、第1の最終利用者216の遠隔ユニット214は加入者線212-1によって処理及び分配ユニット204に結合されており、また、第2の最終利用者220の遠隔ユニット218は加入者線212-nによって処理及び分配ユニット204に結合されている。遠隔ユニット214、218は、処理及び分配ユニット204へデータを送信しかつこれからデータを受信することができるデータ通信システムを含む。一実施形態

データ伝送は、マスタ・クロックと同期している。そのように、処理及び分配ユニット204から発するすべての活性線路は、NEXT干渉を実質的に除去するように同じ方向(すなわち、ダウン・ストリーム又はアップ・ストリーム)に送信していることもできる。しかしながら、しばしば、遮蔽バインダ222内のすべての線路はSDMTを必ずしも使用していないか、たとえSDMTを使用していても異なるレベルのサービスを含む。異なるレベルのサービスが特定の処理及び分配ユニット204(ノード)で使用されるとき、活性線路のいくつかの上の伝送の期間が他の活性線路上の受信期間と重なり合うことになる。その結果、SMDTの使用にかかわらず、異なるレベルのサービスが特定の処理及び分配ユニット204で使用されるとき、NEXT干渉が困ったことに起こる。

図3は、本発明の一実施形態による処理及び分配ユニット300のブロック図である。たとえば、処理及び分配ユニット300は、図2に示された処理及び分配ユニット204の詳細な実施である。

データ処理及び分配ユニット300は、データ・リンク304を介してデータを受信しかつ送信する処理ユニット302を含む。データ・リンク304は、たとえば、電話網又はケーブル網の光ファイバ・ケーブルと結合させることもできる。処理ユニット302はまた、処理ユニット302の種々の処理された伝送及び受信に同期を施すためのマスタ・クロック306を受信する。データ処理及び分配ユニット300は、バス構成308と複数のアナログ・カード310とをさらに含む。処理ユニット302の出力は、バス構成308に結合されている。それゆえ、バス構成308は、処理ユニット302と一緒に、処理ユニット302からの出力データを適当なアナログ・カード310へ指向させるばかりでなく、アナログ・カード310は、処理及び分配ユニット300によって利用されるアナログ・カード310は、処理及び分配ユニット300によって利用されるアナログでカード310は、処理スとット302によるディジタル処理を使用するよりもアナログ構成要案を用いて典型的により効率的に遂行する。たとえば、アナログ電子回路は、フィルタ、変圧器、アナログ/ディジタル変換器又はディジタル/アナログ変換器を含む。各アナログ・

カード310は、異なる線路に結合される。典型的には、所与のデータ伝送システム300用のすべての線路は、約50線路(線路-1〜線路-50)を含むパインダ内へ束ねられる。ゆえに、このような実施形態では、50の線路にそれぞれ結合された50のアナログ・カード310がある。一実施形態では、これらの線路はツイスト・ペア線である。処理ユニット302は、ディジタル倡号プロセッサ(DSP)又は専用特定目的デバイスのような汎用計算デバイスであってよい。バス構成308は、多くの構成及び形を取ってよい。アナログ・カード310は、個別線路用に設計されなくてもよいが、その代わりに、多面線路をサポートする単一のカード又は電子回路であることもできる。

処理が集中化されていない場合、図3の処理ユニット302は、各線路ごとに モデムで置換することができる。それであるから、各線路に対する処理を各線路

ごとに独立に遂行することができる。この場合、モデムは、アナログ電子回路と ともに単一のカード上に置いてよい。

NEXT干渉問題は、処理及び分配ユニット300の出力に隣接した線路上に起こる。図3に示されたブロック図に関して、NEXT干渉はアナログ・カード310の出力の近くで最も優勢であるが、それは、カードの出力の近くで線路が互いに接近しておりかつ(送信された信号と受信された信号との間で)これらの線路の最大電力差を有するからである。換目すれば、処理及び分配ユニット300の出力から、線路は遠隔ユニットに向けて走行する。通常、その距離のほとんどは、たとえば、50のツイスト・ペア線を保持する遮蔽バインダ内にあり、かつ、残りの距離は単一の非遮蔽ツイスト・ペア線にわたっている。すべてのこれらの線路(たとえば、ツイスト・ペア線)はバインダ内で極めて隣接して保持されかつこれらの線路の他のものからの電磁結合に対してほとんど遮蔽を個別には与えないので、バインダ内の線路間の温話干渉(すなわち、NEXT干渉及びFEXT干渉)が問題になる。本発明は、望ましくない混話干渉の影響を減少させる有効な技術を提供する。

提供されるレベルのサービスに依存して、SDMTでもって実施されるデータ 伝送はアップ・ストリーム伝送及びダウン・ストリーム伝送に関して対称又は非

インダ内のすべての線路が同じスーパフレーム書式を使用しなければならないならば、ONUでのバインダ内の線路のすべてが同じ時刻に送信しておりかつ同様に同じ時刻に受信しているので、近端凋話(NEXTとしてまた知られている。)は有効に減少させられる。この伝送方式の欠点は、各線路に提供されるサービスの混合がすべて同じものであるということである。ゆえに、機人かの遠隔利用者は、多過ぎるアップ・ストリーム帯域幅及び少な過ぎるダウン・ストリーム帯域幅を受信することになり、また、他の遠隔利用者は、多過ぎるダウン・ストリーム帯域幅及び少な過ぎるアップ・ストリーム帯域幅を受信することになる。また、ONUのバインダでの線路が同じスーパフレーム書式に必ずしもすべてが同期してはいないとき、NEXT干渉が心配になる。

NEXT干渉を補償する1つの技術は、「縄貼キャンセル用の方法及び装置」 と題する、ジョーン・M・シォッフィによって1996年9月3日出願された米 国特許出願第08/707、322号に説明されているような縄話キャンセラー

を提供することであり、この内容は官及することによって本明細書に組み入れられている。この方法の調話キャンセラーの使用はNEXT干渉を補償するように動作するが、スーパフレーム書式選択、整列又はビット配分には適していない。 調話キャンセラーはまた、かなりの程度の複雑性を有し、かつ、少数の優勢調話 源しかないときに最も適している傾向がある。

NEXT干渉を補情する他の技術は、本発明によって提供される。本発明によれば、混合レベルのサービスは、所留されるレベルのサービス及び現れている雑音又は干渉に従って最も適したスーパフレーム書式を選択させることによって、パインダ内の線路に提供され得る。さらに、本発明によれば、1つのスーパフレーム書式を1つ以上の他のスーパフレーム 式と整列させるとき及び/又はビットをそれらのシンボルに配分するとき、(提供される混合レベルのサービスによる)NEXT干渉の同じパインダ内の線路への影響が考慮に入れられる。ゆえに、本発明によれば、NEXT干渉の影響を顕著に減少させる。

図4Aに示された構成400では、多重スーパフレーム 式が、干渉(すなわち、NEXT干渉)の否定的な影響を最少限にする又は少なくとも減少させるよ

対称であり得る。対称伝送の場合、DMTシンボルは、等しい持続時間で方向を 交互させて送信される傾向がある。換目すれば、DMTシンボルがダウン・スト リームに伝送される持続時間は、DMTシンボルがアップ・ストリームに送信さ れる持続時間と同じである。非対称伝送の場合は、DMTシンボルは、アップ・ ストリームより長い持続時間中ダウン・ストリームに送信される傾向がある。

VDSLでは、フレーム・スーパフレーム構造が固定数(たとえば、20)のフレームを有することが提案されている。ただし、各フレームはDMTシンボルに関連している。このようなフレーム・スーパフレームの場合、ダウン・ストリーム伝送に使用されるフレームの数及びアップ・ストリーム伝送に使用されるフレームの数を変動させることができる。結果として、起こり得るいくつかの異なるスーパフレーム書式が存在する。伝送の方向を変化させる前にチャネルを確立するために、アップ・ストリーム・フレームとダウン・ストリーム・フレームと

の間に沈黙フレームを挿入する。

図4 A は、本発明によるスーパフレーム書式の構成 4 0 0 を示す線図である。 構成 4 0 0 は 9 つの異なるスーパフレーム書式を示し、これらの各々が 2 0 個のフレーム書式を使用する。各スーパフレーム書式は、1 つ以上のダウン・ストリーム・フレーム(「D」又は「ダウン」)と、1 つ以上のアップ・ストリーム・フレーム(「U」又は「アップ」)と、伝送の方向の遷移間の沈黙フレーム(「Q」)とを有する。図 4 A で、各スーパフレーム書式は、番号の記述的集合によって説明されている。たとえば、構成 4 0 0 内の第1 のスーパフレーム書式は、「1 7 ー 1 ー 1 ー 1 」で表されて、1 7 個のダウン・ストリーム・フレームと1 つの沈黙フレームと1つの沈黙フレームと1つの沈黙フレームと6 で表す。他の例としては、構成 4 0 0 内の最終スーパフレーム書式は、「9 ー 1 ー 9 ー 1 」で表されて、9 つのダウン・ストリームと1 つの沈黙フレームと9 つのアップ・ストリーム・フレームと1 つの沈黙フレームと9 つのアップ・ストリーム・プレームと1 つの沈黙フレームと5 いっ、同じ量のフレームがアップ・ストリーム伝送及びダウン・ストリーム伝送に配分されているので、対称書式と称される。

同期DMT(SDMT)で、光ネットワーク・ユニット(ONU)におけるバ

うに、互いに整列させられる。特に、構成400は、これらのスーパフレームを整列させる1つの好適な所定の方法を提供する。しかしながら、9つより少ないスーパフレーム書式が加入者に与えられるならば、又は、より少ない書式が使用されるならば、他の整列についてもっと多くのオプションがNEXT干渉の影響を最少限にすることに関して同様の利益をもたらす上で可能になる。一般に、その目的は、ダウン・ストリーム・トラヒック用の同期フレームを種々のスーパフレーム書式内で互いに重なり合わさせ、次いで、他のスーパフレーム書式のどれかのダウン・ストリーム・トラヒック用のフレームと重なり合う所与のスーパフレーム書式のアップ・ストリーム・トラヒック用のフレームの数を可能な限り少なくすることである。

図4 Bは、多搬送波変調システムによって提供された混合レベルのサービス450の線図である。ONU(たとえば、処理及び分配ユニット204)でサービス中の2つの線路があると想定する。サービス中の第1の線路が第1のスーパフレーム書式452を使用中であり、かつ、サービス中の第2の線路が第2のスー

パフレーム書式454を使用中であるとまた仮定する。第1のスーパフレーム式452は図4Aの「16-1-2-1」スーパフレーム書式に相当し、また、第2のスーパフレーム書式454は図4Aの「9-1-9-1」スーパフレーム書式に相当する。

図4Bで、第1及び第2のスーパフレーム書式452、454は、異なるレベルのサービスを提供する2つの線路間のNEXT干渉を最少限にするように特定の方法で整列させられているとして示されている。これら2つの線路間で同じ方向に進行する伝送に対して、逸端網話(FEXT干渉)が現れる。これら2つの線路間で反対方向に進行する伝送に対して、NEXT干渉が現れる。通常、NEXT干渉はFEXT干渉よりも実質的にいっそう激しく、それゆえ、たとえ追加のFEXT干渉が結果として生じてもNEXT干渉を最小限にするのが有利である。また、注意するのは、NEXT干渉は、受倡機が物理的に異なる位置にある傾向がある逸陽受倡機倒よりもONU側で遥かに悪いことである。

たとえば、図4Bで第1及び第2のスーパフレーム書式452,454の整列

に当たって、アップ・ストリーム伝送を搬送する第2のスーパフレーム書式454のフレームA、B、C、H、Jは、ONUによる第1のスーパフレーム書式452に従うダウン・ストリーム伝送からNEXT干渉の否定的影響を受ける。ゆえに、図4Bに示された第1及び第2のスーパフレーム書式452、454の整列でもって、アップ・ストリーム方向に送信する9つの合計フレームのうちの5つのフレームしかNEXT干渉を受けない。他方、第1及び第2のスーパフレーム書式454のアップ・ストリーム・フレームの9つすべてが第1のスーパフレーム書式454のアップ・ストリーム・フレームの9つすべてが第1のスーパフレーム書式454のアップ・ストリームに送からNEXT干渉を受けることになる。また、チャネル応答が合理的に短いならば、アップ・ストリーム・フレームD、Gは、NEXT干渉もFEXT干渉も受けないであろう。第2のスーパフレーム書式454のアップ・ストリーム・フレームE、Fは、第1のスーパフレーム書式452からFEXT干渉を受けることになる。

混合レベルのサービスが提供されるときは必ず、ある1つの線路に割り当てられたスーパフレーム書式内の異なるフレームが、ONU側のパインダ内の他の線

路の相当するフレームからの実質的に異なる干渉を受けると仮定する。したがって、線路ごとに、そのスーパフレームを横断する干渉は、異なるフレームでは実質的に異なっていることがある。特に、それらのフレームの異なる周波数トーンは、そのスーパフレーム書式を横断する異なるレベルの干渉を受けることがある。結果として、所与の方向の伝送用の単一のビット配分表のみを有する図1A及び図1Bに示された従来のアプローチは、多嫩送波変調システムの性能及びスーパフレームをサポートするその能力に対する顕著な限界である。たとえば、図4Bに示された第2のスーパフレーム書式454を利用する線路上のアップ・ストリーム伝送に関して、(スーパフレームに対する)いくつかの異なるビット配分がアップ・ストリーム伝送性能を最適化するのに有効である。たとえば、大きな量のNEXT干渉を受けるアップ・ストリーム伝送を搬送する9つのフレーム(すなわち、フレームA、B、C、H、J)に載せてより少ない情報(たとえば、データのビット)を搬送し、かつ、NEXT干渉を使かしか受けない又は全く受

に送信するフレームごとに個別のエネルギー配分表を含むことがあり、図5にFR-1、FR-2、FR-3、…、FR-nとして識別されている。結果として、スーパフレーム内のダウン・ストリーム伝送用の各フレームは、そのスーパフレームにわたってそのビット配分を最適化することができる。

シンボルが発生されたのち、これらは、変調及び時間領域への変換のためにIFFTユニット112に供給される。図示されていないが、典型的には、巡回接頭語(cyclic prefix)が時間領域信号に付加される。結果の時間領域信号がDACユニット114によってアナログ信号に変換される。送信機500はまたコントローラ508を含み、このコントローラは、中でも、スーパフレーム・ビット配分表504からの有効に個別化された配分表の適正な選択及びスーパフレーム・エネルギー配分表506からの有効に個別化されたエネルギー配分表の適正な選択を制御するように動作する。このようにして、データ・シンボル・エンコーダ502は、スーパフレーム書式の特定フレームに対してよりよいビット配分を利用する。コントローラ508は、スーパフレーム書式に従ってデータを送信するように送信機500を制御する。

スーパフレーム・ビット配分表504はスーパフレームのフレームごとに個別 ビット配分表を与えるように構成されてよいが、スーパフレーム・ビット配分5

04は、スーパフレームの異なるフレームに対するビット配分情報を含む異なる部分を有する1つの大きな表であることができる。さらに、スーパフレーム・ビット配分表504はスーパフレームのフレームごとに分離ビット配分情報(つまり、分離ビット配分表)を有さなくてもよく、代わりに、スーパフレーム・ビット配分表504はフレームの群ごとにビット配分情報(つまり、ビット配分表)を含むこともできる。スーパフレーム・エネルギー配分表506は、データ・シンボル・エンコーダ502によってシンボル上に符号化される端数ビットを用意するために送信機500にオプショナルに備えられるが、備えられるならば、典型的には、スーパフレーム・ビット配分表504のそれに類似した構成を有する

図6は、本発明の一実施形態による多撤送波変調システム用の遠隔受信機60

けないフレームに載せてより多くの情報を撤送することができるのが有利である。さらに、NEXT干渉又はFEXT干渉を僅かしか受けない又は全く受けないフレームに載せてより多くのデータを搬送し、かつ、FEXT干渉を受けるがNEXT干渉を僅かしか受けない又は全く受けないフレームに載せてより少ないデータを搬送することがまた利点であろう。

図5は、本発明の一実施形態による多搬送波変調システム用の送信機500の ブロック図である。送信機500は、異なるスーパフレーム 式だけでなく一つ のスーパフレーム内の多数の異なるビット配分をサポートすることができる。

送信機500は、送信されるべきデータ信号をバッファ102に受け取る。次いで、データ信号は、FECユニット104に供給される。FECユニット104は、データ信号に誤り訂正を遂行したのち、データ信号をデータ・シンボル・エンコーダ502は、データ信号をシンボル(フレーム)に関連した複数の周波数トーン上へ符号化する。ビットをシンボルの特定の周波数トーンに配分するに当たって、データ・シンボル・エンコーダ502は、スーパフレーム・ビット配分表504及びスーパフレーム・エネルギー配分表506からビット配分情報及びエネルギー配分情報をそれ

ぞれ得る。

送信機500は多数のスーパフレーム書式をサポートすることができ、そのように、データ・シンボル・エンコーダ502はスーパフレームの種々のフレームに対して種々の異なるビット配分を検索することができなければならない。換食すれば、スーパフレーム・ビット配分表504は、要するに、スーパフレーム式内のダウン・ストリーム伝送フレームごとにビット配分表を含む。たとえば、図4Aに示された例に関して、ダウン・ストリーム方向のフレームの最大数は17である。ゆえに、スーパフレーム・ビット配分表504は、17個の個々のビット配分表を含むであろう。図5に示すように、ダウン・ストリーム方向に送信するフレームごとのこれらのビット配分表は、スーパフレーム・ビット配分表504内でFR-1、FR-2、FR-3、…、FR-nとして識別されている。同様に、スーパフレーム・エネルギー配分表506は、ダウン・ストリーム方向

0のブロック図である。送信機500のように、遠隔受信機600は、(i)スーパフレーム内の多数の異なるビット配分と、(ii)異なるスーパフレーム書式とをサポートすることができる。

遺隔受信機600は、チャネルからアナログ信号を受信し、それらをADCユ ニット152に供給する。図示されていないが、典型的には、巡回接頭語が(送 偉されたならば)除去され、ADCユニット152からのディジタル偉号の時間 領域等化が遂行される。結果のディジタル信号は、次いで、FFTユニット15 4に供給される。FETユニット154は、着債データ債号を復調し、それらの **健母を時間領域から周波数領域に変換することによって周波数領域データを発生** する。次いで、周波数領域データは、FEQユニット156によって等化される 。次いで、等化された周波数領域データは、データ・シンボル・デコーダ602 に供給される。データ・シンボル・デコーダ602は、等化された周波数領域デ ータを受け取り、受け取ったフレームに関連した各周波数トーンからのデータを デコードするように動作する。シンボルをデコードするに当たって、データ・シ ンボル・デコーダ602は、スーパフレーム・エネルギー配分表604からのエ ネルギー配分情報とスーパフレーム・ビット配分表606からのビット配分情報 とを利用する。スーパフレーム表604、606に記憶されたエネルギー及びビ ット配分情報は、種々の有効に異なるビット及びエネルギー配分表が1つのスー パフレーム内のフレームをデコードするために使用され得るようになっている。

かしながら、デコーディングは、送信機におけるスーパフレーム内の各フレーム を符号化するために使用された特定配分に依存する。この代わりに、スーパフレーム・エネルギー配分表604をFEQユニット156に供給し、FEQ156によって利用することができる。どの場合も、デコードされたデータは、次いで、FECユニット164に供給され、このユニットが下り誤り訂正を施す。デコードされたデータは、次いで、バッファ166に配憶されて、受信機600によるその後の使用に当てられる。受信機600はコントローラ608を含み、コントローラ608は、スーパフレーム書式内の特定フレームに関して使用される適

当なビット配分情報及び適当なエネルギー配分情報の選択を制御するように動作する。コントローラ608はまた、関連した送信機によって使用された特定スーパフレーム書式に従って着信アナログ信号を受信するように受信機600を制御することがある。

図7は、本発明の一実施形態によるトランシーバ700のブロック図である。トランシーバ700は、送信機側及び受信機側の両方を含み、双方向データ伝送に適している。送信機側はデータをバッファ102に供給することによってデータを送信する。次いで、データは、バッファ102から得られ、FECユニット104に供給される。次いで、データ・シンボル・エンコーダ702は、スーパフレーム送信ビット配分表704から得られたビット配分情報に基づいてデータをシンボルの周波数トーン上へ符号化するように動作する。符号化されたデータは、次いで、IFFTユニット112は、データを変調して被変調データを時間領域に変換する。次いで、時間領域データは、DAC114によってアナログ信号に変換される。次いで、アナログ信号は、ハイブリッド回路706に供給されて、チャネルを介して送慣される。

トランシーバ700の受信機側は、ハイブリッド回路706を経由してチャネルを介して送信されたアナログ信号を受信する。受信されたアナログ信号は、次いで、ADC202に供給され、これは受信された信号をディジタル信号に変換する。次いで、ディジタル信号はFETユニット204に供給される。FETユニット204は周波数領域信号を発生する。次いで、周波数領域信号は、FEQユニット206によって等化される。次いで、尊化信号はデータ・シンボル・デ

コーダ708に供給される。データ・シンボル・デコーダ708は、等化信号をデコードして、受信されているシンボルの各周波数トーンに載せて送信されたデータを回復するように動作する。データ・シンボル・デコーダ708によるデコーディングは、スーパフレーム受信ビット配分表710に記憶されたビット配分情報に基づいて遂行される。デコードされたデータは、次いで、FECユニット214に供給されたのち、バッファ216に記憶される。

一般的にいうと、スーパフレーム送信ビット配分表704に記憶されたビット

に、リクエストされたレベルのサービスをサポートするために必要とされるビットの決定された数が、性能情報に基づいてスーパフレーム内のシンボルに配分される(ブロック906)。結果の配分が、次いで、記憶される(ブロック908)。ブロック908に続いて、スーパフレーム・ビット配分処理900は完成し終了する。

一般に、スーパフレーム・ビット配分処理900は、送信されるべきデータのビットをスーパフレームにわたって配分する。スーパフレームにわたって配分することによって、スーパフレーム・ビット配分プロセス900は、スーパフレーム内の線路上に現れている干渉(たとえば、NEXT干渉)の異なる量を考慮に入れることができる。換留すれば、線路上の干渉はスーパフレーム内でフレームからフレームへと変動し、配分プロセス900はこのような変動をビットを配分するに当たって計算に入れる。結果として、大きな量のNEXT干渉を受ける所与のスーパフレームのサブチャネルは、より少ない送信するビットを受け取り、また、小さな量のNEXT干渉を受ける他のサブチャネルは、より多い送信するビットを受け取る。したがって、データの送信及び受信が本発明によってよりよく最適化される。図10Aは、本発明の他の実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセス1000のフローチャートを示す。この実施形態では、サービスに対するリクエストは、最高許容可能データ・レートを遠成することと関連して与えられる。

スーパフレーム・ビット配分処理1000は、まず、リクエストされたサービスに対する許容可能性能限界を触別する(ブロック1002)。データ伝送に対する性能限界は、典型的には、リクエスタによってリクエストされる。許容可能性能限界の例は、6dB雑音余裕で10-7のビット誤り率である。リクエストさ

れたサービスをサポートするために必要とされるビットのリクエストされた数が 蹴別される(ブロック1004)。典型的には、2つ以上の許容可能なリクエストされたサービスがある。たとえば、ネットワークは26Mビット/sでサービスをリクエストしつつあるが、利用可能でないならば、13Mビット/sでサービスを受け容れることになる。信号対維音比(SNR)情報が、スーパフレーム 配分情報とスーパフレーム受信ビット配分表710に記憶されたビット配分情報とは、異なる雑音障害のために同じではない。スーパフレーム送信ビット配分表704は、たとえば、スーパフレーム書式の種々のダウン・ストリーム・フレーム内で送信されるデータを符号化するに当たって利用されることになっているビット配分情報を含む。他方、スーパフレーム受信ビット配分表710に記憶された受信ビット配分情報は、たとえば、アップ・ストリーム方向に送信する遠隔受信機から受信されたスーパフレーム 式のフレームをデコードするに当たって利用されるビット配分情報を含む。

図8は、本発明の一実施形態によるスーパフレームビット配分表800の線図である。この実施形態におけるスーパフレームビット配分表800は、所与の方向用の各フレームの各周波数トーンに対するビット配分情報を含む単一の表である。たとえば、スーパフレームビット配分表800が送信機用であるならば、そのビット配分は、ダウン・ストリーム方向におそらく送信することができるフレームのビット配分のために用意される。図4Aに示されたスーパフレーム書式を与えるデータ伝送システムの場合、スーパフレームビット配分表800は、17個までのフレームに対するビット配分情報を含むことがもきる。しかしながら、判るように、スーパフレームビット配分表の寸法は、同じビット配分情報を共用又は利用する類似のチャネル条件を経験する種々のフレームを要求することによって、小さくすることもまたできる。

本発明の上に説明された模範的な装置は、多搬送波変調システムのようなデータ伝送システムの動作を増長することができるいくつもの新処理動作を可能にする。これらの新処理動作は、本発明の他の態様を形成し、以下に詳細に説明され

る。

図9は、本発明の一実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセス900のフローチャートである。まず、所与の方向のリクエストされたレベルのサービスをサポートするために必要とされるビットの数が決定される(ブロック902)。次いで、スーパフレーム内のシンボルについて性能情報が得られる(ブロック904)。例として、性能情報は、信号対維音比(SNR)情報である。次

内のシンボルについてまた得られる(ブロック1006)。SNR情報は、チャネル応答を推定し線路上の雑音分散を測定することによって、得ることができる

次に、スーパフレーム内の各シンボルの各トーンがサポートすることができるビットの数が、許容可能性能限界及びSNR情報に基づいて決定される(ブロック1008)。次いで、各シンボルがサポートすることができるビットの合計数が決定される(ブロック1010)。各シンボルがサポートすることができるビットの合計数は、シンボル内の各トーンがサポートすることができるビットの数を加算することによって、決定することができる。

次いで、ビットの集約合計数を得るために、ブロック1008で得られたそれらのシンボルについての合計数が加算される(ブロック1010)。必要な程度に、ビットの集約合計数が利用可能なネットワーク・データ・レートに、すなわち、リクエストされたサービスの1つのデータ・レートへ切り下げられる(ブロック1014)。たとえば、ビットの集約合計数が20Mビット/sの最高データ・レートを示すならば、配分されるビットの数は13Mビット/sへ切り下げられ、ここでは、リクエストされたサービスは26Mビット/s及び13Mビット/sである。

決定された数(すなわち、切り下げられた数)のビットが、次いで、スーパフレーム内のシンボルに配分される(ブロック1014)。スーパフレーム内の種種のフレーム及びトーンへのビットの配分は、単一のフレームにビットを配分するために使用される既知の技術を含む種々の技術を使用することができる。最終的に、ビットはシンボルの個別周波数トーンに配分される。その後、各シンボルに対する配分が配憶される(ブロック1018)。例として、スーパフレームに対するビット配分をスーパフレーム・ビット配分表に配憶することができる。ブロック1016に続いて、スーパフレーム・ビット配分処理1000は完成し終

了する。

図10Bは、本発明のなお他の実施形態によるスーパフレーム・ビット配分プロセス1050のフローチャートである。この写施形態では、サービスに対する

リクエストは、少なくともある1つの性能限界と関連して与えられる。

スーパフレーム・ビット配分処理1050は、まず、図10Aのビット配分処理1000のブロック1002~1012と同じ動作を遂行する。ブロック1012に続いて、決定ブロック1052は、ビットの集約合計数がビットのリクエストされた数と一致するかどうかを決定する。

ビットの集約合計数がビットのリクエストされた数と一致しないとき、性能限界が調節される(ブロック1054)。関節量は、ビットの集約合計数とビットのリクエストされた数との開きに依存して作ることができる。次いで、決定ブロック1056は、性能限界がなお許容可能であるかどうかを決定する。ここで、関節ブロック1054の後に存在する性能限界が、先に識別された許容可能性能限界と比較される(ブロック1002)。関節ブロック1054の後に性能限界が許容可能でないと決定されると、リクエストされたサービスは次の許容可能データ・レートまで後退する(ブロック1058)。ブロック1058に続くばかりでなく決定ブロック1056に続いて、関節ブロック1054の後に性能限界が許容可能であると決定されると、ビット配分処理1050は、ブロック1008及び後続ブロックを反復式に繰り返すように復帰する。

ビットの集約合計数がビットのリクエストされた数と(最終的に)一致するとき、リクエストされた数のビットがシンボルに配分される(ブロック1060)。再び、スーパフレーム内の種々のフレーム及びトーンへのビットの配分は、単一のフレームにビットを配分するために使用される既知の技術を含む種々の技術を使用することができる。その後、各シンボルに対するビット配分が記憶される(ブロック1062)。例として、スーパフレームに対するビット配分をスーパフレーム・ビット配分表に記憶することができる。ブロック1062に続いて、スーパフレーム・ビット配分処理1050が完成し終了する。反復の所定数の後に決定ブロック1052が一致を見い出すことができないならば、スーパフレーム・ビット配分処理1050はまた終了することができる。

注意するべきことは、ブロック1062によって遂行されるシンボルへのビットの配分は、多くの方法でスーパフレーム・ビット配分表に配憶することができ

つかの線路上で開始し、また、存在するサービスが他のいくつかの線路上で停止するので、同時に提供されるレベルのサービスはしばしば変動することになる。 結果として、同時に活性である特定スーパフレームは、一定ではない。また、異なるスーパフレーム書式によって提供されるこれら混合レベルのサービス間の干渉は、同様に一定でない。ゆえに、あるレベルのサービスをリクエストする線路の適当なスーパフレーム書式を選択したのちに選択されたスーパフレーム書式を既にサービス中の存在するスーパフレーム書式と整列させる技術を提供することが有利である。それゆえ、このような技術は、サービス中の種々の線路間の干渉の影響を最小限にすることによってデータ伝送の効率を改善するように動作する

図11は、本発明の一実施形態によるスーパフレーム整列処理1100のフロ ーチャートである。スーパフレーム整列処理1100は、まず、サービス・リク エストを受食する(ブロック1102)。次いで、SNR情報がスーパフレーム 内のすべてのスロットについて得られる(ブロック1104)。好適には、スロ ットは、スーパフレーム内の周波数トーンを指す。次いで、スーパフレーム書式 がサービス・リクエストに対して選択される(ブロック1106)。典型的には 、サービス・リクエストは、サービスのダウン・ストリーム・レベル及びアップ ・ストリーム・レベルの両方に対するサービスのある必要とされる品質とともに 伝送速度を示す。例として、特定方向に対するサービス・リクエストは、6 d B 雑音余裕で107未満のビット誤り率である。サービス・リクエストからの情報 を使用して、適当なスーパフレーム書式を選択することができる。たとえば、リ クエストされたダウン・ストリーム・データ・レートがリクエストされたアップ ・ストリーム・データ・レートの2倍であるならば、スーパフレーム 式は、ア ップ・ストリーム・フレームの2倍の数のダウン・ストリーム・フレームをおそ らく必要とするであろう。この例に対しては、図3に示されたスーパフレーム 式「12-1-6-1」が適当であるといってよい。

次に、選択されたスーパフレームの整列が選択される(ブロック1108)。 この時点で、整列は必ずしも最終整列ではないが、選択されたスーパフレームに とって可能である1つの整列である。次いで、選択された整列を取っているダウ ることである。全寸スーパフレーム・ビット配分嚢の場合、各シンボルは、各周 波数トーンに載せられるビットの数を指定する各シンボル自体のビット配分表を 有効に備えることができる。しかしながら、全寸スーパフレーム・ビット配分表 より小さい場合は、シンボルの群が有効ビット配分表を共用する。シンボルは、 いくつもの方法で群にまとめることができる。シンボルを群にまとめる1つの方 法は、類似のSNR情報を有するシンボルを考えることである。シンボルを群に まとめる他の方法は、ほぼ等しい数のビットをサポートすることができると決定 されるシンボルを考えることである。

図4Bに示された構成450内の第2のスーパフレーム書式454にスーパフ レーム・ビット配分プロセス1000又はスーパフレーム・ビット配分プロセス 1050を適用することは、ジンボル又はフレームが群にまとめられているとき 、次のようにビット配分をするように動作することもある。まず、シンボルA、 B、C、H、Jを一緒に群にまとめて群メシンボルとラベル付けすることができ 、シンボルD、Gを群にまとめて群Yシンボルとラベル付けすることができ、シ ンボルE、Fを群にまとめて群Zシンボルとラベル付けすることができる。次い で、いうなれば、6dBの性能限界で開始して、ビット配分を個別に又は一括し てシンボル群X、Y、Zに対して決定し、シンボルX、Y、Zによってサポート された結果の合計ビットはそれぞれ、Bx、By及びBzである。したがって、こ のシステムが所与の性能限界でもってサポートするビットの合計数は、5 Bx 十 2By+2Bz=Biである。次に、Bは所与のペイロード又はリクエストされた サービスをサポートするために必要とされるビットの合計数であると想定する。 B1/Bなる比及び5Bx対2Bx対2Bzの比は、ビットをいかに配分する必要が あるかを決定するために使用される。次いで、この比は、性能限界を調節するた めに(ブロック1054(図10A))、又は、ビットを切り下げる(ブロック 1014) 及び/又は配分する(ブロック1016(図10B)) ために、使用 することができる。正確かつ最適に近い結果を達成するために、いくつかの反復 が必要である。

混合レベルのサービスがONU側によって提供されるとき、新サービスがいく

ン・ストリーム伝送に対する選択されたスーパフレームのスロットに、ビットが配分される(ブロック1110)。一般には、ビット配分は性能基準又はデータ・レートのどちらかに基づいて遂行することができる。性能基準アプローチの場合、最大合計データ・レートが計算されたのち、リクエストされたサービスについての適当なデータ・レートが決定される。データ・レート・アプローチの場合、スーパフレームに対する性能限界が決定されたのち、リクエストされたサービスの性能限界と比較される。

次いで、所与の配分を施された選択されたスーパフレームについての性能 準が決定される(ブロック1112)。次に、決定ブロック1114は、性能基準が所定のしきい値より大きいかどうかを決定する。性能基準が所定のしきい値を超えないならば、選択されたスーパフレームの整列が最も望ましい整列ではないと想定される。この場合、決定ブロック1116は、考えられる選択されたスーパフレームの追加整列があるかどうかを決定する。考えられる追加整列があるならば、スーパフレーム整列処理1110は、選択されたスーパフレームの異なる整列のためにブロック1108及び後続ブロックを繰り返すように復帰する。

他方、考えられる追加整列が他にもうないならば、最良の利用可能な整列をそれらの各性能基準に従って選択する(ブロック1118)。換官すれば、選択されたスーパフレームの考えられたすべての整列について、最良性能基準を与える整列が選択される。ブロック1118に続いて、スーパフレーム整列処理1100が完成する。また、決定ブロック1114が所与の整列の性能基準が所定のしきい値を超えると決定すると、スーパフレーム整列処理1100は、他の整列を考えることなく、早々と終了するように動作してよい。所定のしきい値は、たとえば、性能限界しきい値又はデータ・レートしきい値であることもできる。決定ブロック1114はオブショナルであり、また、潜在的余剰処理時間もちこたえ、スーパフレームの整列を選択する前にすべての可能な整列を考えることが好適とされることがある。

スーパフレーム整列処理1100は、1つのスーパフレーム内のフレーム境界が他のスーパフレーム内のフレーム境界からオフセットしている端数整列を考えることもできる。この場合、SNR情報を端数整列のために再獲得することがで

きるように、ブロック1104はブロック1108とブロック1110との間に 聞かれるべきである。

図12は、最適化ビット配分処理1200のフローチャートである。最適化ビット配分処理1200は、まず、サービス・リクエストを受信する(ブロック1202)。次いで、適当なスーパフレーム 式がサービス・リクエストに基づいて推定される(ブロック1204)。次に、推定されたスーパフレーム 式について、最良整列が決定される(ブロック1206)。例として、最良整列は、図11に示されたスーパフレーム整列処理1100を使用して決定することができる(ブロック1206)。最良整列が決定されたブロック1206の後に、推定されたスーパフレーム書式のスロットにビットが配分される(ブロック1208)。次いで、推定されたスーパフレームについて、性能基準が決定される(ブロック1210)。推定されたスーパフレームについての性能基準は、推定されたスーパフレームの最良整列についての性能表準は、推定されたスーパフレームの最良整列についての性能表準は、推定されたスーパフレームの最良整列についての性能表準な、

次に、決定ブロック1212は、考えるのに適している追加スーパフレーム書式があるかどうかを決定する。考えるのに適している追加書式があるならば、他の適しているスーパフレーム書式が選択されたのち(ブロック1214)、処理はブロック1206及び後続ブロックを繰り返すように復帰する。

他方、決定ブロック1212が考えられる追加の適当なスーパフレーム書式は他にもうないと決定すると、最良性能を与えるスーパフレーム書式が選択される(ブロック1216)。換望すれば、各推定されたスーパフレームについての性能基準を使用して、最良性能を与える特定のスーパフレーム書式が選択される。次いで、先に決定されたその最良整列を取った選択されたスーパフレーム書式のスロットに、ビットが配分される(ブロック1218)。次いで、配分がスーパフレーム・ビット配分表に記憶される(ブロック1220)。スーパフレーム・ビット配分表の記憶容量が限定されているならば、最適化ビット配分処理1200は、類似の性能又は類似の干渉特性を有するあるシンボルを群にまとめたのち、ビットをそれらのシンボルに、次いでそれらのシンボルの周波数トーンに配分するように動作してよい。ブロック1220に続いて、最適化ビット配分処理1200は完成し終了する。

伝送方式が混合されている場合、それらの伝送方式間に漏話干渉(すなわち、

NEXT)が存在し得る。伝送方式が共有バインダでもって混合されるとき、渦 話干渉は特にひどい。一実施形態では、ADSL伝送方式とISDN伝送方式とが混合される。ここでは、ISDNが時間領域分割(TDD)であり、ADSLが周波数領域分割(FDD)又はエコー・キャンセルされるかのどちらかである。換目すれば、ADSL伝送はアップ・ストリーム方向及びダウン・ストリーム方向に同時に起こっており、この間、同時に、ISDNはダウン・ストリーム伝送とアップ・ストリーム伝送との間を周期的に交互する。

まず、混合ADSL及びISDN伝送方式の場合、そのスーパフレームに従うADSL伝送がISDNのスーパフレームと同期している。図13A及び図13Bはそれぞれ、ISDN及びADSL用のスーパフレーム構造1300、1302の線図である。図示されたように、ADSLスーパフレーム1302は、ISDNスーパフレーム1300と同期している。

スーパフレームの同期に関しては、ADSL伝送がISDN伝送の方向と反対方向に送信されるとき、ISDN伝送によって誘導されたADSL伝送上の凋話干渉が特に問題になる。たとえば、ADSLスーパフレーム1302は、4つの部分、すなわち、第1のダウン・ストリーム部分1304と第1のアップ・ストリーム部分1306と第2のダウン・ストリーム部分1308と第2のアップ・ストリーム部分1310とを含む。ADSLスーパフレーム1302の第1のアップ・ストリーム部分1306は、同時に起こるダウン・ストリームISDN伝送による大きな量の洞話干渉(たとえば、NEXT干渉)を受ける。混合伝送方式が同じパインダでもって組み合わされるとき、洞路干渉は特にひどくなり得る

従来は、ビット配分がアップ・ストリーム伝送とダウン・ストリーム伝送との 同で異なることがあり得ても、ADSLスーパフレーム内の各シンボルに関する 種々のトーンに初り当てられたビット配分は、スーパフレームのすべてのフレー ムについて同じである。そのように、ADSL用の伝送システムは、従来、各伝 送方向に対して単一のビット配分しかサポートしなかった。ビット配分はまた、 本発明によれば、種々の配分技術をスーパフレームにわたる配分に適合させることができる。例として、次の文 に説明された配分技術は、当業者によって適合させられるといえる。すなわち、(1)米国特許第5、400、322号、(2)ペータ・S・ショウ他、「スペクトル的に形成されたチャネルを介したデータ伝送用の寒用マルチトーン・トランシーバ・ローディング・アルゴリズム」、通信に関するIEEE脳文誌、23巻、2/3/4号、2月、3月/4月、1995年、及び、(3)ロバート・F・H・フィッシャー他、「離散マルチトーン伝送用の新ローディング・アルゴリズム」、IEEE 1996年。これら3つの文書は、日及することによってそれらの内容が本明細書に組み入れられている

さらに、いったん最初に確立されたビット配分は、いくつもの技術を使用して 更新することができる。1つの適当な技術は、スーパフレーム内のビット・スワ ッピングを使用する。フレーム内のビット・スワッピングは、米国特許第5、4 00、322号に説明されている。スーパフレーム構造の場合、ビット・スワッ ピングは、スーパフレーム内のどこにおいてもビットをスワップすることができ る。このような更新は、スーパフレームに対するビット配分を一定に保つように 働くが、スーパフレームからスーパフレームへと変動する雑音分散を補償するの に充分に融通が効く。

議論の多くはVDSL伝送に対するスーパフレーム・ビット配分に関連するが、本発明はADSLのような他のスーパフレーム伝送方式にまた適用可能である。VDSLにおける時間領域分割(TDD)伝送と異なり、ADSLは、アップ・ストリーム伝送をダウン・ストリーム伝送から分離するために周波数領域分割(FDD)又はエコー・キャンセルを使用する。従来は、ADSLの場合、スーパフレームは、スーパフレームを形成する複数のフレームを有する。各フレームは、シンボルと称される。所与の伝送方向に対しては、スーパフレーム内の各シンボルに対するビット配分は、所与の伝送方向のスーパフレームを横断して、従来は、同じである。しかしながら、本発明の他の態様によれば、望ましくない混話干渉の影響を減少させることができるように、所与の伝送方向に対する多数ビットの配分が流される。

従来は、信号対雑音比(SNR)を時間にわたって平均したのちにそのSNR値に基づいてビットを各トーンに配分することによって、決定される。

しかしながら、ISDN及びADSLのような混合伝送方式の場合、漏話はス

ーパフレームにわたって均一には与えられない。したがって、本発明は、改善されたビット配分が達成されるように、各伝送方向に対して多数ビット配分を使用する。改善されたビット配分は、より確実なかつより効率的なADSLデータ伝送を行うように、周期的ISDN伝送からの調話干渉を考慮に入れる。

一実施形態では、各伝送方向に対する多数ビット配分が、異なるビット配分表によって与えられる。たとえば、一実施形態では、第1のダウン・ストリーム部分1304と第1のアップ・ストリーム部分1306と第2のダウン・ストリーム部分1308と第2のアップ・ストリーム部分1310とはそれぞれ、分離ビット配分表を有する。

図13C及び図13Dは、ADSLスーパフレームに対するビット配分の線図である。これらの線図1312、1314は、10シンボルのスーパフレーム構造を相応する

図13Cで、ビット・ローディングはダウン・ストリームADSL伝送に対してであり、そのビット・ローディングはシンボル6~10と対照的にシンボル1~5で比較的大きい。ここでは、シンボル1~5は第1のダウン・ストリーム・ビット配分数を使用し、シンボル6~10は第2のダウン・ストリーム・ビット配分数を使用するとする。第1及び第2のダウン・ストリーム・ビット配分は、1つのスーパフレーム・ビット配分数で衰現することができる。ゆえに、そのビット配分は、第2のダウン・ストリーム部分1308中であって第1のダウン・ストリーム部分1308中であって第1のダウン・ストリーム部分1308中であって第1のダウン・ストリーム部分1308中で顕著に減少させられる(すなわち、シンボル当たり少なめのデータが送信される)。

図13Dで、ビット・ローディングはアップ・ストリームADSL伝送に対してであり、そのビット・ローディングはシンボル6~10と対照的にシンボル1~5で比較的少ない。ここでは、シンボル1~5は第1のアップ・ストリーム・

ビット配分表を使用し、シンボル6~10は第2のアップ・ストリーム・ビット 配分表を使用する。第1及び第2のアップ・ストリーム・ビット配分は、1つの スーパフレーム・ビット配分表で実現することができる。ゆえに、そのビット配 分は、第1のアップ・ストリーム部分1306中であって第2のアップ・ストリ

ーム部分1310中ではないISDN伝送からの渦鮎干渉が理由で、第1のアップ・ストリーム部分1306中で顕著に減少させられる(すなわち、シンボル当たり少なめのデータが送信される)。

本発明は多搬送波変調を使用するデータ伝送システム用の送信機を含み、送信機はスーパフレーム・ビット配分表を含み、前記スーパフレーム・ビット配分表はスーパフレームの複数のフレームに対する分離配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分情報を記憶する。送信機はまたデータ・シンボル・エンコーダを含む。データ・シンボル・エンコーダは、送信されるべきディジタル・データを受け取り、前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶されたフレームと関連したスーパフレーム・ビット配分情報に基づいてディジタル・データと関連したビットをフレームの周波数トーンに符号化する。送信機はまた多搬送波変調ユニットを含む。多搬送波変調ユニットは、フレームの周波数トーン上に符号化されたビットを変調して被変調信号を発生する。送信機はまたディジタル/アナログ変換器を含む。ディジタル/アナログ変換器は被変調信号をアナログ信号に変換する。

スーパフレームが複数のフレームを含み、1つ以上のフレームが第1の方向に データを搬送でき、0以上のフレームが第2の方向にデータを搬送できる、上述 した送價機がまた含まれる。

データ・シンボル・エンコーダがディジタル・データのビットを第1の方向に データを搬送するように割り当てられているスーパフレームのフレームのそれら に符号化し、第2の方向にデータを搬送するように割り当てられているスーパフ

送信されたアナログ信号を受け取り、それらからディジタル信号を発生し、送信されたアナログ信号は送信されたデータを表す時間領域信号である。この装置はまた復調器を含み、復調器はディジタル信号を受け取り、ディジタル信号を復調してディジタル周波数領域データを発生する。この装置はまたスーパフレーム・ビット配分表を含み、スーパフレーム・ビット配分表は、スーパフレームの複数のフレームに対する分離ビット配分情報を含むスーパフレーム・ビット配分情報

を記憶する。この装置はまたデータ・シンボル・デコーダを含み、データ・シンボル・デコーダは、前記スーパフレーム・ビット配分表に記憶されたフレームと 関連したスーパフレーム・ビット配分情報に基づいてフレームの周波数トーンか らディジタル周波数領域データと関連したビットをデコードするように動作する

スーパフレームが複数のフレームを含み、1つ以上のフレームが第1の方向に データを搬送でき、0以上のフレームが第2の方向にデータを搬送できる、上述 した装置がまた含まれる。

データ・シンボル・デコーダが第1の方向にデータを搬送するように割り当てられているスーパフレームのフレームのそれらからディジタル・データのビットを回復するように動作する、上述した装置がまた含まれる。

スーパフレーム・ビット配分表が第1の方向にデータを搬送するように割り当 てられているスーパフレームの各フレームに対する分離ビット配分表を含む、上 述した装置がまた含まれる。

スーパフレーム・ビット配分表がスーパフレームの第1の組のフレーム用の第 1のビット配分表及びスーパフレームの第2の組のフレーム用の第2のビット配 分表を含む、上述した装置がまた含まれる。

他の伝送方式からの調話の影響を減少させるために第2のビット配分表内のビット配分が第1のビット配分表内のビット配分よりも大きい、上述した装置がまた全まれる。

装置が伝送線路のバインダを介してデータを受信し、他の伝送方式がまたその バインダを介してデータを送信及び受信する、上述した装置がまた含まれる。 レームのフレームのそれらに符号化しない、上述した送信機がまた含まれる。

本発明はまた、スーパフレーム・ビット配分表が第1の方向にデータを搬送するように初り当てられているスーパフレームの各フレームに対する分離ビット配分表を含む、上述した送像機を含む。

変調ユニットが離散マルチ・トーン(DMT)変調を使用してシンボルの周波

数トーン上の符号化されたビットを変調する、上述した送信機がまた含まれる。 データ・シンボル・エンコーダがスーパフレーム・ビット配分表に記憶された スーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分を使用することによってスーパフ レームの種々のフレーム内にビットを異なって配分することができる、上述した 送信機がまた含まれる。

送信機がさらにバッファを含み、バッファが送信されるべきディジタル・データを記憶し、送信機がさらにコントローラを含み、コントローラがスーパフレーム・ビット配分表に動作的に結合され、コントローラがスーパフレーム・ビット配分表に記憶されたスーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分の検索を制御するように動作する、上述した送信機がまた含まれる。

スーパフレーム・ビット配分表が複数のビット配分表を含み、各ビット配分表 がスーパフレームの異なる1つ以上のフレームに相当する、上述した送信機がま た含まれる。

スーパフレーム・ビット配分表がスーパフレームの第1の組のフレーム用の第 1のビット配分表及びスーパフレームの第2の組のフレーム用の第2のビット配 分表を含む、上述した送像機がまた含まれる。

他の伝送方式からの混話干渉の影響を減少させるために第1のビット配分表内のビット配分が第2のビット配分表内のビット配分よりも大きい、上述した送信機がまた含まれる。

送信機が伝送線路のバインダを介してデータを送信し、他の伝送方式がまたそのバインダを介して送信及び受信する、上述した送信機がまた含まれる。

本発明は、送信機によって送信されたデータを回復する装置をさらに含み、この装置はアナログ/ディジタル変換器を含み、アナログ/ディジタル変換器は、

復調器が離散マルチ・トーン(DMT)復調を使用してディジタル信号を復調するように動作する、上述した跡間がまた含まれる。

データ・シンボル・デコーダがスーパフレーム・ビット配分表に記憶されたスーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分を使用することによってスーパフレームの種々のフレームから異なる数のビットを回復することができる、上述した
装置がまた含まれる。

装置がバッファをさらに含み、バッファがデコードされたデータを記憶し、装置がスーパフレーム・ビット配分表に動作的に接続されたコントローラをさらに

含み、コントローラがスーパフレーム・ビット配分表に配憶されたスーパフレーム・ビット配分情報の異なる部分の検索を制御するように動作する、上述した装置がまた含まれる。

本発明はまた、多撤送波変調を使用するデータ伝送システムにおけるデータの 伝送のためにスーパフレームのシンボルにビットを配分する方法を含み、本方法 は、(a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、(b) サービス・リクエストをサポートするために必要とされるビットの数を決定する 動作と、(c) スーパフレーム内の複数のシンボルに対する性能インディシアを 得る動作と、d) 性能インディシアに基づいてスーパフレーム内の複数のシンボ ルに決定された数のビットを配分する動作とを含む。

性能インディシアが、シンボルがいくつのビットをサポートすることができる かの表示を与える、上述した方法がまた含まれる。

性能インディシアが個号対維合比情報である、上述した方法がまた含まれる。 スーパフレーム内の複数のシンボルに配分されたビットがスーパフレーム・ビット配分器に記憶される、上述した方法がまた含まれる。

スーパフレーム内の複数のシンボルへのビット配分が異なる、上述した方法が また含まれる。

スーパフレーム内の複数のシンボルへのビット配分が異なり、受信する動作(a)が、(a1)サービス・リクエストに対する少なくとも1つの許容可能性能 限界を識別する動作と、(a2)サービス・リクエストをサポートするために必 要とされるビットの少なくとも1つのリクエストされた数を識別する動作とを含む、上述した方法がまた含まれる。

決定する動作(b)が、(b1)各シンボルの各トーンがサポートすることができるビットの数を許容可能性能限界及び性能インディシアに基づいて決定する動作と、(b2)集約スーパフレーム合計を発生するために決定する動作(b1)によって決定された各シンボルのトーンごとのビットの数を集約する動作とを含む、上述した方法がまた含まれる。

決定する動作(b)が、(b3)ビットの決定された数を得るために集約スーパフレーム合計を切り下げる動作をさらに含み、したがって、ビットの決定され

た数がサービス・リクエストに従っている、上述した方法がまた含まれる。

決定する動作(b)が、(b3)集約スーパフレーム合計がビットのリクエストされた数と一致するかどうか決定する動作をさらに含む、上述した方法がまた含まれる。

決定する動作(b)が、(b4)決定する動作(b3)が集約スーパフレーム合計はビットのリクエストされた数に一致しないと決定するとき、次の許容可能データ・レートへ後退する動作をさらに含み、次の許容可能データ・レートはサービス・リクエストによって与えられたビットのリクエストされた数の1つであり、決定する動作(b)が、(b5)決定する動作(b3)が集約スーパフレーム合計は次の許容可能データ・レートと一致すると決定するならば、動作(b1)~(b4)を繰り返す動作をさらに含む、請求項(30)に記載された方法がまた含まれる。

決定する動作(b)が、(b 4)決定する動作(b 3)が集約スーパフレーム合計はビットのリクエストされた数と一致しないと決定するとき、低い限界を考慮するために性能限界を調節する動作と、(b 5)決定する動作(b 3)が集約スーパフレーム合計はビットのリクエストされた数と一致すると決定するならば、動作(b 1)~(b 4)を繰り返す動作とをさらに含む、請求項(3 0)に記載された方法がまた含まれる。

. 決定する動作(b)が、(b 4)決定する動作(b 3)が集約スーパフレーム

提案された整列を選択する動作(c)が他のスーパフレーム書式に対して完全 フレームだけの勢列トの個移を考慮する。上述した方法がまた含まれる。

提案された整列を選択する動作(c)が他のスーパフレーム書式に対して選択されたスーパフレーム書式のオフセット整列を選択する、上述した方法がまた含まれる。

提案された整列を選択する動作 (c) が他のスーパフレーム書式に対してフレームの小数分だけの整列上の偏移を考慮する、上述した方法がまた含まれる。

多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおけるデータの伝送のためにスーパフレームのシンボルにビットを配分する方法がまた含まれ、本方法は、(a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、(b) サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と、(c) 選択

されたスーパフレームの整列を決定する動作と、(d) その整列を有する選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、(e) ビットの配分を施された選択されたスーパフレームについて性能基準を決定する動作と、(f) 少なくとも1つの他のスーパフレーム書式について動作(b) ~ (e) を繰り返す動作と、(g) 決定された性能基準に従ってスーパフレーム書式を選択する動作とを含む。

決定する動作(c)によって決定された整列が選択されたスーパフレーム書式 の最良整列である、上述した方法がまた含まれる。

選択されたスーパフレーム書式が最良性能を与えるスーパフレーム書式の1つである、上述した方法がまた含まれる。

本方法が、(h)配分する動作(d)に先立ち、サービス・リクエストをサポートするために必要とされるビットの数を決定する動作をさらに含み、配分する動作(d)は選択されたスーパフレーム書式の複数の周波数トーンに所定の数のビットを配分する、上述した方法がまた含まれる。

本方法が、(i)配分する動作(d)に先立ち、選択されたスーパフレーム 式内の少なくとも複数の周波数トーンについて性能インディシアを得る動作をさ らに含み、配分する動作(d)は性能インディシアに基づいて選択されたスーパ 合計はビットのリクエストされた数に一致しないと決定するとき、低い限界を考慮するために性能限界を調節する動作と、(b5)調節された性能限界が少なくとも1つの許容可能性能限界に基づいてなお許容可能であるかどうか決定する動作と、(b6)決定する動作(b3)が集約スーパフレーム合計はビットのリクエストされた数と一致しないと決定しかつ決定する動作(b5)が調節された性能限界は許容可能でないと決定するとき、次の許容可能データ・レートへ後退する動作とをさらに含み、次の許容可能データ・レートはサービス・リクエストによって与えられたビットのリクエストされた数の1つであり、決定する動作(b)が、(b7)決定する動作(b3)が集約スーパフレーム合計はビットのリクエストされた数と一致すると決定するならば、動作(b1)~(b6)を繰

り返す動作をさらに含む、上述した方法がまた含まれる。

多搬送波変調を使用するデータ伝送システムにおいてデータを伝送するために使用されるスーパフレームの整列を決定する方法が本発明にまた含まれ、本方法は、(a) データ伝送に対するサービス・リクエストを受信する動作と、(b) サービス・リクエストに基づいてスーパフレーム書式を選択する動作と、(c) 選択されたスーパフレーム書式の提案された整列を選択する動作と、(d) 選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、(e) ビットの配分を施された選択されたスーパフレームについて性能基準を決定する動作と、(f) 少なくとも1つの他の提案された整列について動作(c) ~ (e) を繰り返す動作と、(g) 決定された性能基準に従ってスーパフレーム書式の提案された整列の1つを選択する動作とを含む。

本方法が、(h)配分する動作(d)に先立ち、スーパフレーム内の各フレームの周波数トーンについて性能インディシアを得る動作をさらに含み、配分する動作(d)は性能インディシアに基づいて選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する、上述した方法がまた含まれる。

性能インディシアが信号対雑音比情報である、上述した方法がまた含まれる。 選択する動作(g)が提案された整列の最良のものを選択する、上述した方法 がまた含まれる。

フレーム書式の複数の周波数トーンに所定の数のビットを配分する、上述した方法がまた含まれる。

整列を決定する動作 (c) が、(c1) 選択されたスーパフレーム書式の提案された整列を選択する動作と、(c2) 選択されたスーパフレーム書式の周波数トーンにビットを配分する動作と、(c3) ビットの配分を施された選択されたスーパフレーム書式について性能基準を決定する動作と、(c4) 少なくとも1つの他の提案された整列について動作(c1)~(c3) を繰り返す動作と、(c5) 決定された性能基準に従ってスーパフレーム書式について提案された整列の1つを選択する動作とを含む、上述した方法がまた含まれる。

本発明はまた、混合データ伝送方式を有するデータ伝送システム用のトランシーバを含み、データ伝送システムは、スーパフレーム構造を有する第1のデータ 伝送方式に従って多搬送波変闘を使用してデータを送信する送信機を含み、スー

パフレーム構造は複数のフレームを有する。データ伝送システムはまた、スーパフレーム構造を有する第1のデータ伝送方式に従って多搬送波変調を使用する送信機によって送信されたデータを回復する受信機と、スーパフレーム構造の第1の組のフレームに対するデータの送信用のビット配分を記憶する第1の送信ビット配分表と、スーパフレーム構造の第2のフレームに対するデータの送信用のビット配分を記憶する第2の送信ビット配分表と、スーパフレーム構造の第1の組のフレームに対するデータの受信用のビット配分を記憶する第1の受信ビット配分表と、スーパフレーム構造の第2の組のフレームに対するデータの受信用のビット配分を配憶する第1の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を配慮する第2の受信用のビット配分を配憶する第2の受信用のビット配分を必要する。

第1の送售ビット配分表及び第2の送售ビット配分表がスーパフレーム・ビット配分表に配憶される、上述したトランシーバがまた含まれる。

第1の送信ビット配分表と第2の送信ビット配分表と第1の受信ビット配分表と第2の受信ビット配分表と第2の受信ビット配分表とがスーパフレーム・ビット配分表に記憶される、上述したトランシーバがまた含まれる。

第1のデータ伝送方式がADSLである、上述したトランシーバがまた含まれる。

混合データ伝送方式が、混話干渉の原因となる重なり合うアップ・ストリーム 及びダウン・ストリーム・データ伝送を有し、第1の送信ビット配分表と第2の 送信ビット配分表と第1の受信ビット配分表と第2の受信ビット配分表とに記憶 されたビット配分が漏話干渉の影響を減少させるように決定される、上述したト ランシーバがまた含まれる。

第1の送信ビット配分表に記 されたビット配分が第2の送信ビット配分表に 記憶されたビット配分より比較的大きい、上述したトランシーバがまた含まれる

第1の送信ビット配分表に記憶されたビット配分が第2の送信ビット配分表に記憶されたビット配分より比較的小さい、上述したトランシーバがまた含まれる

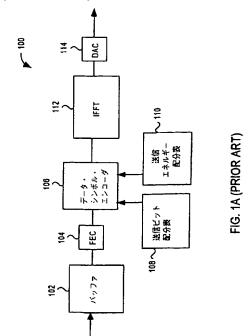
混合伝送方式が第1のデータ伝送方式及び第2のデータ伝送方式を含み、第1のデータ伝送方式及び第2のデータ伝送方式がバインダを共用する、上述したトランシーバがまた含まれる。

第1のデータ伝送方式がADSLであり、第2のデータ伝送方式がISDNで

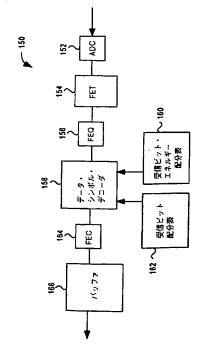
ある、上述したトランシーバがまた含まれる。

本発明の多くの特徴及び利点は上述の説明から明らかであり、それゆえ、添付の請求の範囲は本発明のこのような特徴及び利点にわたることを意図する。さらに、多くの変更形態及び変形形態が当業者に容易に浮かぶから、図示されかつ説明された通りの構造及び動作に本発明を限定することは望まない。ゆえに、すべての適当な変更形態及び尊価形態は本発明の範囲に包含されると主張する。

【図1】



【図1】



[図2]

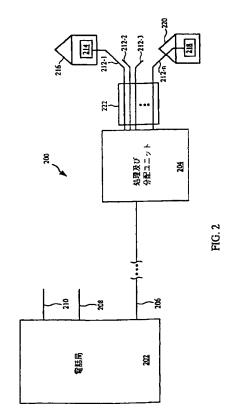
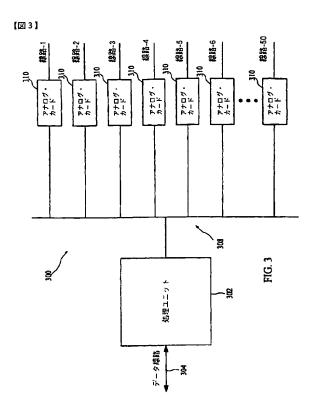


FIG. 1B (PRIOR ART)



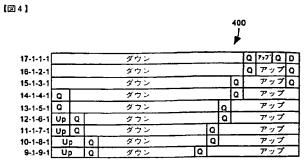
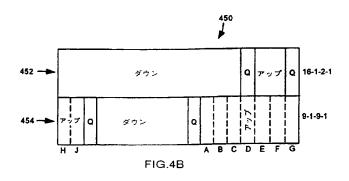
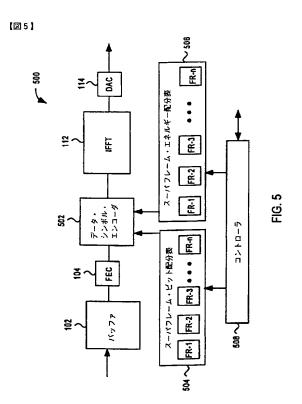
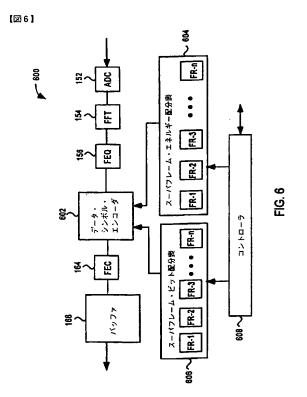
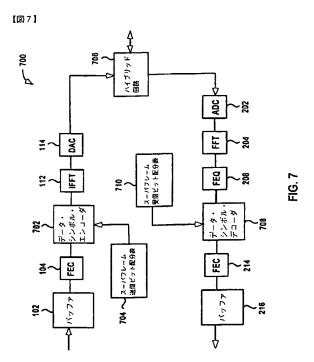


FIG. 4A



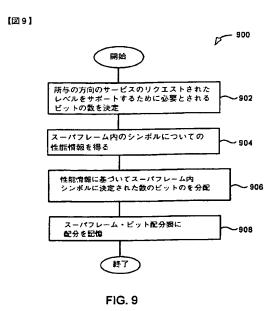


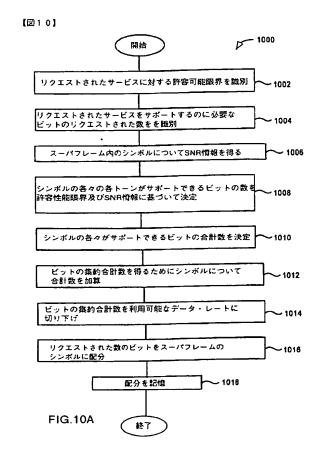




[図8]

FIG. 8





1300

1302

アップ

ダウン

アップ

1310

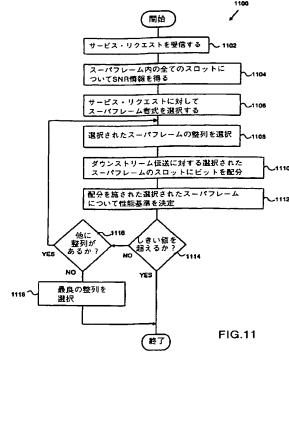
FIG. 13A

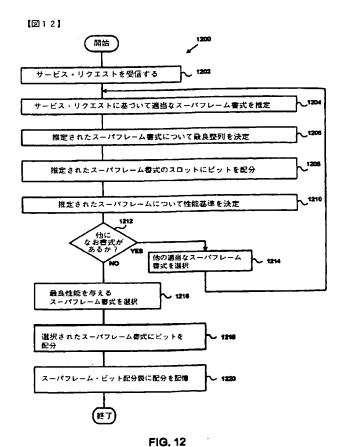
1304

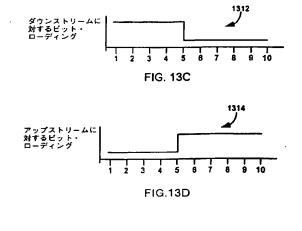
1306

FIG. 13B

FIG. 10B







【図13】

ISDN

ADSL

ダウン

ダウン

アップ

フロントページの続き

. . . .

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, I T, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ , CF, CG, CI, CM, GA, GN, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(GH, GM, KE, L S, MW, SD, SZ, UG, ZW), EA(AM, AZ , BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), AL , AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CU, CZ, DE, DK, E E, ES, FI, GB, GE, GH, HU, IL, IS , JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, M N, MW, MX, NO, NZ, PL, PT, RO, RU , SD, SE, SG, SI, SK, SL, TJ, TM, TR, TT, UA, UG, US, UZ, VN, YU, Z

【要約の続き】

ぞれ得る。シンボルが発生されたのち、それらの情報は、変調及び時間領域信号への変換のために、IFFTユニット(112)に供給される。結果の時間領域信号がDACユニット(114)によってアナログ信号に変換される。送信機(500)はまた、コントローラ(508)を含み、このコントローラは、中でも、有効に個別化された配分表(506)の適正な選択を制御する。また、システム性能を改善するためにスーパフレーム谷式の選択及び整列技術が開示されている。異なる伝送方式に係わるデータ伝送システムの場合は、望ましくない漏話干渉を減少させるために、異なるビット配分を使用することができる。

【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPORT ational Application No PCT/US 98/09489 a. classification of subject matter IPC 6 H04L27/26 H04L5/02 According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC B. FIELDS SEARCHED Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) HO4L IPC 6 Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical search terms used) C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages Relevant to claim No. X US 5 495 483 A (PENDLETON MATTHEW A ET 1-9, AL) 27 February 1996 12-16, 19-33, 47-50 see column 2, line 48 - column 3, line 10 see column 3, line 35 - line 53 see column 7, line 13 - column 8, line 14 see column 10, line 6 - line 16 see column 10, line 54 - column 11, line 12 see column 13, line 45 - line 61 see column 24, line 55 - column 25, line see column 26, line 53 - column 27, line 35 see column 30, line 43 - column 34, line see figures 6,7 11,18, A -/--Further documents are listed in the continuation of box C. X Patent family members are tsted in annex. * Special categories of cited documents : "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance. "E" earlier document but published on or after the international "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "Y" document of particular relevance; the claimed Invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such docu-"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means ments, such combination being obvious to a person skilled in the art. "P" document published prior to the international filing data but later than the priority date claimed "&" document member of the came patent family Date of the actual completion of theinternational search Date of mailing of the international search report 23 October 1998 11/11/1998 Name and mailing address of the ISA Authorized officer European Pateril Office, P. B. 5818 Paterillasn 2 NL - 2260 HV Rijewijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl. Fax: (+31-70) 340-3016 Koukourlis, S

Form PCT/ISA/210 (second sheet) (July 1992)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Ir ational Application No PCT/US 98/09489

		PCT/US 98/09489			
C.(Continuation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT					
Catagory *	Citation of document, with indication where appropriate, of the relevant passages	Relovant to daim No.			
		34,35, 41, 44-46, 52-55			
A	WO 97 03506 A (AMATI COMMUNICATIONS CORP; BINGHAM JOHN A C (US); TONG (US)) 30 January 1997	10,11, 17,18, 34-42, 46,51, 54,55			
	see abstract				
A	GB 2 303 032 A (SAMSUNG ELECTRONICS CO LTD) 5 February 1997	1,12, 22-24, 34-36, 41,47			
	see abstract see page 1, line 1 - page 6, line 5 see page 7, line 26 - page 8, line 19 see figure 4				
A	US 5 479 447 A (CIOFFI JOHN M ET AL) 26 December 1995	23,24, 27,28, 32,33, 35,36, 41,45			
	see abstract see column 5, line 26 - column 6, line 19				
A	EP 0 653 859 A (PLESSEY TELECOMM) 17 May 1995 see the whole document	34-46			
A	GB 2 300 546 A (SAMSUNG ELECTRONICS CO LTD) 6 November 1996 see page 4, line 1 - line 11	10,11, 17,18, 54,55			

Fean PCT/ISA/210 (continuation of second sheet) (July 1992)

电电影人

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

information on patent family members

tn atlonal Application No PCT/US 98/09489

Patent document cited in search report			Publication date		tent tamily ember(s)	Publication date	
US	5495483	A	27-02-1996	NONE		·	
WO.	9703506	Α	30-01-1997	US	5680394 A	21-10-1997	
	•			AU	6478296 A	10-02-1997	
				EP	0838109 A	29-04-1998	
GR	2303032		05-02-1997	FR	2736229 A	03-01-1997	
-	200000	,,	00 02 0447	JP	9051328 A	18-02-1997	
us	5479447	A	26-12-1995	NONE			
	0653859		17-05-1995	AU	688814 B	19-03-1998	
	***************************************	• •	-, -, -, -, -, -, -, -, -, -, -, -, -, -,	υA	8149494 A	29-05-1995	
				CA	2174864 A	18-05-1995	
				WO	9513674 A	18-05-1995	
				GB	2283879 A,B	17-05-1995	
				JP	9505185 T	20-05-1997	
				US	5668802 A	16-09-1997	
				ZA	9408935 A	18-07-1995	
GB	2300546	Α	06-11-1996	JP	8307385 A	22-11-1996	

Form PCT/ISA/210 (petent ternily annex) (July 1992)